#### PATENT APPLICATION

## IN THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

e application of

Docket No: Q79715

Olivier MARCE, et al.

Appln. No.: 10/774,501

Group Art Unit: Not Assigned

Confirmation No.: Not Assigned

Examiner: Not Assigned

Filed: February 11, 2004

For: EARLY-PROCESSING REQUEST FOR AN ACTIVE ROUTER

#### SUBMISSION OF PRIORITY DOCUMENT

Commissioner for Patents P.O. Box 1450 Alexandria, VA 22313-1450

Sir:

Submitted herewith is a certified copy of the priority document on which a claim to priority was made under 35 U.S.C. § 119. The Examiner is respectfully requested to acknowledge receipt of said priority document.

Respectfully submitted,

SUGHRUE MION, PLLC David J. Cushing
Telephone: (202) 293-7060 Registration No. 28,703

Facsimile: (202) 293-7860

washington office 23373

CUSTOMER NUMBER

Enclosures: I

France 0301587

Date: August 17, 2004

The same of the sa

THIS PAGE BLANK (USPTO)



# BREVET D'INVENTION

CERTIFICAT D'UTILITÉ - CERTIFICAT D'ADDITION

979715 Mare

## **COPIE OFFICIELLE**

Le Directeur général de l'Institut national de la propriété industrielle certifie que le document ci-annexé est la copie certifiée conforme d'une demande de titre de propriété industrielle déposée à l'Institut.

Fait à Paris, le \_\_\_\_\_

Pour le Directeur général de l'Institut national de la propriété industrielle Le Chef du Département des brevets

CERTIFIED COPY OF PRIORITY DOCUMENT

Martine PLANCHE

INSTITUT National de La propriete Industrielle SIEGE 26 bis, rue de Saint Petersbourg 75800 PARIS cedex 08 Téléphone : 33 (0)1 53 04 53 04 Télécopie : 33 (0)1 53 04 45 23 www.inpi.fr

THIS PAGE BLANK (USPTO)



# **BREVET D'INVENTION** CERTIFICAT D'UTILITÉ

Code de la propriété intellectuelle - Livre VI



26 bis, rue de Saint Pétersbourg 75800 Paris Cedex 08 Téléphone : 01 53 04 53 04 Télécopie : 01 42 94 86 54

REQUETE EN DÉLIVRANCE 1/2

Gropijano , oz og o i oo o			Cet imprimé es	st å remplir lisiblemen	t à l'encre noire	DB 540 W /260899	
REMISE DES PIÉCES	Réservé à l'INPI		NOM ET	ADRESSE DU DEMA	NDEUR OU DU MAND	ATAIRE	
DATE			A QUI LA CORRESPONDANCE DOIT ETRE ADRESSEE				
uev 11 FEV 2003			COMPAGNIE FINANCIERE ALCATEL				
75 INPI PARIS				ement PI			
N° D'ENREGISTREMENT NATIONAL ATTRIBUÉ PAR L'INPI 0301587			Sylvain	CHAFFRAIX			
naze ne népôt attornée				loël Pons			
PAR L'INPI 1 1 FEV. 2003			92734	Nanterre Cede	x		
Vos références pour ce dossier (facultatif) 104542/SYC/EEND/TPM			,			16	
Confirmation d'un dépôt par télécopie		N° attribué par l'	NPI à la téléco	pie			
2 NATURE DE LA DEMANDE		Cochez l'une des	4 cases suiva	antes	<u> </u>		
Demande de brevet		X	·				
Demande de certificat d'utilité			<u></u>	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·			
Demande divisi	onnaire						
	Demande de brevet initiale	N°	`	Date			
		N°	,	Date L	1 1 .		
ou aemanae de certificat à unité tratale			<del></del>				
Transformation d'une demande de brevet initiale		l N°		Date			
	IVENTION (200 caractères o	u espaces maximum)					
4 DÉCLARATION DE PRIORITÉ		Pays ou organisat	ion / I	No			
OU REQUÊTE DU BÉNÉFICE DE		Date	<i></i>	. 14			
LA DATE DE DÉPÔT D'UNE		Pays ou organisat	ion 	N°			
DEMANDE ANTÉRIEURE FRANÇAISE		Pays ou organisat	ion				
DEMINIDE MATERIEURE PROTYMOE		Date		N°			
		☐ S'il y a d'	autres priorité	s, cochez la case e	t utilisez l'imprimé	«Suite»	
5 DEMANDEUR			S'il y a d'autres demandeurs, cochez la case et utilisez l'imprimé «Suite»				
Nom ou dénomination sociale		ALCATEL					
Prénoms							
Forme juridique		Société Anonyme					
N° SIREN		5.4.2.0	1.9.0	9 · 6			
Code APE-NAF		<del>                                     </del>					
Adresse	Rue	54, rue La					
	Code postal et ville		PARIS				
Pays		FRANCE					
Nationalité		Française					
N° de télépho			i <u> </u>				
N° de télécopie (facultatif)					1.0		
Adresse electronique (facultatif)		· [					



# BREVET D'INVENTION CERTIFICAT D'UTILITÉ



REQUETE EN DÉLIVRANCE 2/2

REMISE DES PIÈCES DATE LIEU 11 FE 75 INPLI N° D'ENREGISTREMENT NATIONAL ATTRIBUÉ PAR L	0301587			DB 540 W /260899			
Vos références pour ce dossier : (facultatif)		104542/SYC/EEND/TPM					
6 MANDATAIRE	6 MANDATAIRE						
Nom		CHAFFRAIX					
Prénom			Sylvain				
Cabinet ou So	Cabinet ou Société		Compagnie Financière Alcatel				
N °de pouvoir permanent et/ou de lien contractuel		PG 9222					
Adresse	Adresse Rue		5, rue Noël Pons				
	Code postal et ville	92734	NANTERRE Cedex				
Nº de télépho	ne (facultatif)						
N° de télécop	ie (facultatif)						
Adresse électi	ronique (facultatif)						
7 INVENTEUR	7 INVENTEUR (S)						
Les inventeurs sont les demandeurs		Oui  Non Dans ce cas fournir une désignation d'inventeur(s) séparée					
8 RAPPORT D	8 RAPPORT DE RECHERCHE		Uniquement pour une demande de brevet (y compris division et transformation)				
	Établissement immédiat ou établissement différé						
Paiement échelonné de la redevance		Palement en trois versements, uniquement pour les personnes physiques Oui X Non					
9 RÉDUCTION DU TAUX DES REDEVANCES		Uniquement pour les personnes physiques  Requise pour la première fois pour cette invention (joindre un avis de non-imposition)  Requise antérieurement à ce dépôt (joindre une copie de la décision d'admission pour cette invention ou indiquer sa référence):					
	z utilisé l'imprimé «Suite», nombre de pages jointes						
SIGNATURE DAPOEMANDEMAX  X)M DU MANDATAIRE  (Nom et qualité du signataire)		Sylvain CHAFI	FRAIX / LC 40 B	VISA DE LA PRÉFECTURE OU DE L'INPI			

La loi n°78-17 du 6 janvier 1978 relative à l'informatique, aux fichiers et aux libertés s'applique aux réponses faites à ce formulaire. Elle garantit un droit d'accès et de rectification pour les données vous concernant auprès de l'INPI.

## REQUETE A TRAITEMENT ANTICIPÉ POUR ROUTEUR ACTIF

L'invention concerne le traitement de paquets de données transmis sur un réseau de communication, et plus particulièrement le traitement de paquets dans un routeur actif.

5

10

25

Il est connu de transmettre des paquets d'un émetteur vers un destinataire dans un réseau de communication par paquets en transitant par des nœuds intermédiaires. Dans le cas particulier d'un réseau au protocole IP (de l'anglais « Internet Protocol »), on désigne généralement ces nœuds par routeurs.

Par commodité, nous nous référerons uniquement au terme routeur bien que la description s'applique plus généralement aux nœuds des réseaux de communication par paquets.

Un tel réseau peut comprendre des routeurs du type actif. Un routeur actif présente l'aptitude d'être programmé pour réaliser des traitements spécifiques sur les paquets de données le traversant ou pour changer dynamiquement son comportement.

Pour programmer un routeur actif, un paquet lui est adressé qui contient une adresse du réseau à laquelle le programme ou le code à exécuter par le routeur est disponible. Le routeur télécharge alors le programme depuis cette adresse dans sa mémoire et l'exécute. En variante, le programme peut être compris dans le paquet qui lui a été adressé auquel cas le routeur charge le programme dans sa mémoire en le lisant dans ce paquet.

Un tel paquet servant à fournir au routeur l'adresse de mise à disposition du programme ou le programme lui-même, est appelé « paquet actif » dans la suite de la description.

Un paquet actif peut en outre comporter des données qui sont destinées à un appareil quelconque du réseau autre que le routeur actif auquel cas le paquet contient classiquement l'adresse de l'appareil destinataire.

Le programme chargé par le routeur actif est généralement spécifique à un 30 flux de paquets qui traversent le routeur actif après programmation du routeur avec ce programme. Dans la suite, on désigne ce flux de paquets par flux à traiter. Ainsi, le routeur actif permet de réaliser des traitements spécifiques sur les paquets du flux à

traiter grâce au programme qu'il exécute. Le traitement effectué par le routeur peut par exemple consister à transcoder un flux de paquets de données vidéo sur IP d'un

Le routeur actif est capable de reconnaître les paquets appartenant au flux · 5 · actif grâce à un filtre qui est compris dans le programme.

format vers un autre par une même instance de programme.

15

25

30

Néanmoins, ces systèmes de l'art antérieur présentent des inconvénients. En particulier, il peut arriver que le routeur n'ait pas encore chargé et lancé l'exécution du programme contenu ou identifié dans le paquet actif lorsque des paquets du flux à traiter arrivent au routeur. Par conséquent, ces paquets sont envoyés vers leur destinataire sans que le traitement prévu ne leur ait été appliqué par le routeur.

Nous allons illustré un exemple typique d'une situation dans laquelle cet minconvénient peut surgir en relation avec la figure 1. Un premier terminal 2 envoie un paquet actif via réseau vers un deuxième terminal 3. Ce paquet actif contient un message destiné au terminal 3 pour lui demander d'envoyer au terminal 2 par exemple un flux de vidéo sur IP. Par ailleurs, ce paquet actif contient une identification d'un programme disponible sur le réseau et servant à traiter les paquets du flux vidéo que va envoyer le terminal 3 au terminal 2, ce programme devant être téléchargé et exécuté par un routeur 1 intermédiaire entre les terminaux 2 et 3.

Lorsqu'il reçoit le paquet actif, le routeur 1 lit l'adresse réseau où se trouve 20 le programme à télécharger. Ensuite, il envoie le paquet au terminal 3 car le routeur 1 n'a pas de traitement à réaliser sur le paquet actif. Par ailleurs, le routeur 1 commence le téléchargement dudit programme à partir de son adresse réseau. En réponse au paquet actif, le terminal 3 envoie le flux de vidéo demandé vers le terminal 2, ce flux traversant le routeur 1.

Il peut arriver que les premiers paquets du flux vidéo soient reçus par le routeur 1 sans que celui-ci ait lancé le programme. Il se peut même que le routeur 1 soit encore en train de télécharger le programme lorsqu'il reçoit les premiers paquets du flux vidéo. Dans ces conditions, le routeur 1 transmet simplement ces paquets vers le terminal 2 sans effectué le traitement prévu sur ces paquets. Dans le pire des cas, le flux à traiter peut avoir traversé dans son intégralité le routeur 1 avant que le routeur ait lancé le programme auquel cas l'intégralité du flux à traiter échappe à tout traitement.

Dans un autre exemple, le terminal 2 envoie un paquet actif via réseau vers le terminal 3. Ce paquet actif contient par exemple une information pour indiquer au terminal 3 qu'il va lui envoyer par exemple un flux de vidéo sur IP. Par ailleurs, ce paquet actif contient une identification d'un programme disponible sur le réseau et servant à traiter les paquets du flux vidéo que va envoyer le terminal 2 au terminal 3, ce programme devant être téléchargé et exécuté par un routeur 1 intermédiaire entre les terminaux 2 et 3.

Lorsqu'il reçoit le paquet actif, le routeur 1 lit l'adresse réseau où se trouve le programme à télécharger. Ensuite, il envoie le paquet au terminal 3 car le routeur 1 n'a pas de traitement à réaliser sur le paquet actif. Par ailleurs, le routeur 1 commence le téléchargement dudit programme à partir de son adresse réseau. En réponse au paquet actif, le terminal 3 envoie un message via réseau au terminal 2 pour l'informer qu'il est prêt à recevoir le flux de vidéo. A réception de ce message, le terminal 2 envoie vers le terminal 3 le flux de vidéo. Là-encore, il peut arriver que les premiers paquets du flux vidéo soient reçus par le routeur 1 sans que celui-ci ait lancé le programme ou qu'il soit encore en train de télécharger le programme. Là-encore, le routeur 1 transmet simplement tout ou partie des paquets vers le terminal 3 sans effectuer le traitement prévu.

Une solution consiste à configurer le routeur pour toujours bloquer le paquet actif qu'il reçoit tant que le programme n'est pas chargé et lancé. Mais cette solution a pour inconvénient de ralentir les échanges entre les terminaux du réseau et peut même être inacceptable dans certaines applications. C'est particulièrement le cas pour une application de type temps réel qui nécessite que les paquets soient acheminés avec le minimum de délai, ou bien avec un délai constant. Si le ou les premiers paquets sont bloqués pendant le chargement du programme, l'acheminement des paquets ne sera pas homogène en délai.

L'invention a pour but de pallier au moins en partie les inconvénients de l'art antérieur en proposant une technologie alliant fiabilité et souplesse.

Ainsi, l'invention propose un procédé de fonctionnement d'un nœud actif 30 (1), notamment d'un routeur IP actif, comprenant les étapes successives de :

a) réception d'un paquet actif;

10

20

25

- b) exécution d'une requête contenue dans le paquet actif;
- c) exécution d'un programme contenu ou identifié dans le paquet actif.

Selon un mode de réalisation préféré, l'étape b) comprend la mise en place d'un filtre de paquets. Dans ce mode de réalisation, l'étape b) peut être avantageusement suivie d'une étape de :

- réception et stockage de paquets correspondant au filtre au moins aussi 5 longtemps que l'étape c) n'est pas réalisée.

Dans un autre mode de réalisation préféré, ledit paquet actif est destiné à une adresse réseau et le procédé comprend après l'étape b), une étape de :

- envoi du paquet actif vers ladite adresse.

Selon encore un autre mode de réalisation préféré, ledit paquet actif est à 10 envoyer vers une adresse réseau et le procédé comprend une étape de :

- envoi du paquet actif vers ladite adresse soit après l'étape b), soit après ......... l'étape c) en fonction de la requête contenue dans le paquet actif.

Selon encore un autre mode de réalisation préféré, l'étape b) comprend le dimensionnement d'une queue de stockage des paquets.

Selon encore un autre mode de réalisation préféré, l'étape b) comprend la lecture dans le paquet actif de paramètres de lancement du programme.

Selon un mode de réalisation particulièrement avantageux, l'étape c) comprend le téléchargement du programme identifié dans le paquet actif.

Selon un autre aspect, l'invention propose un nœud actif, notamment un 20 routeur IP, comprenant :

- des moyens de réception d'un paquet actif ; et
- des moyens d'exécution d'une requête contenue dans le paquet actif ainsi que d'un programme contenu ou identifié dans le paquet actif ;

dans lequel lesdits moyens exécutent ladite requête avant ledit programme.

Selon un mode de réalisation préféré, le nœud met en œuvre le procédé selon l'invention.

Selon encore un autre aspect, l'invention propose un paquet de données, comprenant :

- une requête ; et

25

- un programme ou une identification d'un programme ;

la requête et le programme étant destinés à être exécutés par un nœud actif.

Selon un mode de réalisation préféré, le paquet de données est de type IP et le programme ou ladite identification de programme, ainsi que ladite requête sont placés dans les options du paquet IP.

Dans le cadre de l'invention, la requête contenue dans le paquet provoque un traitement correspondant par le routeur actif, ce traitement pouvant être de tout type autre qu'une opération de routage classique.

L'invention est maintenant décrite plus en détails dans la description qui suit, et en référence aux dessins, dans lesquels :

-la figure 1 représente schématiquement deux terminaux et un routeur actif 10 d'un réseau IP sur lequel le procédé est mis en œuvre ;

-la figure 2 représente un exemple de structure de paquet IP.

L'invention concerne un paquet actif identifiant ou contenant un programme à charger en mémoire d'un routeur actif et à exécuter par ce dernier. De préférence, le paquet contient une identification du programme à télécharger via le réseau car souvent le programme est trop long pour pouvoir être contenu dans le paquet actif lui-même. Selon l'invention, le paquet actif contient en outre au moins une requête. Lorsque le routeur actif reçoit un tel paquet actif, il lit cette requête dans le paquet actif et l'exécute immédiatement, avant de lancer le programme, voire avant même de télécharger le programme ou en parallèle au téléchargement.

Ceci permet avantageusement de mettre en œuvre la requête sans devoir attendre le lancement du programme qui peut éventuellement être long à intervenir notamment s'il est téléchargé via réseau. La requête peut ainsi permettre des traitements anticipés avant le lancement du programme dans le but d'assurer par exemple le fonctionnement fiable du programme.

20

25

30

En particulier, la requête peut servir à la mise en place d'un filtre grâce auquel le routeur intercepte les paquets du flux à traiter et les place dans une queue de stockage temporaire avant même le lancement du programme. Après chargement et lancement par le routeur, le programme effectue les traitements prévus sur les paquets ainsi interceptés, puis les envoie au destinataire.

Nous allons illustré un exemple préféré en relation avec la figure 1.

Un premier terminal 2 envoie un paquet actif via réseau vers un deuxième terminal 3. Ce paquet actif contient un message destiné au terminal 3 pour lui demander d'envoyer au terminal 2 par exemple un flux de vidéo sur IP.

Ce paquet actif contient aussi une identification d'un programme de traitement disponible sur le réseau et servant à traiter les paquets du flux vidéo que va envoyer le terminal 3 au terminal 2, ce programme devant être téléchargé et exécuté par un routeur 1 intermédiaire entre les terminaux 2 et 3. Bien que la figure 1 ne représente qu'un seul routeur intermédiaire entre les terminaux 1 et 2, il est évidemment possible qu'il y ait une pluralité de routeurs actifs ou non entre ces deux terminaux.

A titre d'exemple, le traitement effectué par le programme comprend le transcodage des données vidéo du flux vidéo à un premier format vers un autre format par exemple pour adaptation au format d'affichage du terminal 2. Ladite identification de programme peut comprendre par exemple le nom du programme à télécharger et l'adresse réseau à laquelle il est disponible. En variante, le paquet peut contenir le programme lui-même, du moins lorsque sa taille permet de le placer dans le paquet.

Enfin, le paquet actif contient aussi au moins une requête destinée à être exécutée par le routeur actif 1 de manière anticipée par rapport à l'exécution du programme à télécharger. On désignera par la suite cette ou ces requêtes par « requête(s) à traitement anticipé ».

15

25

30

La figure 2 détaille la structure du paquet actif. La partie 6 est l'entête IP qui comprend une partie 7 correspondant aux options IP. La partie 8 représente le corps du paquet (appelé « payload » en anglais). Il est préférable que la ou les requêtes à traitement anticipé, ainsi que l'identification du programme de traitement (ou le programme de traitement lui-même) soient placés dans la partie 7 correspondant aux options IP. L'utilisation des options IP est particulièrement bien adaptée car cette zone du paquet IP est destinée à transporter des informations sur le traitement du paquet à effectuer. Les routeurs existants sont généralement conçus pour être capable de traiter les informations contenues dans les options IP. Le message destiné au terminal 3 peut être placé classiquement dans la partie 8 du paquet actif.

Une requête à traitement anticipé peut prendre la forme d'information codée contenue à un endroit prédéterminé spécifique dans le paquet actif, les routeurs actifs étant programmés pour pouvoir interpréter ces informations codées pour mettre en œuvre les requêtes correspondantes. En variante, une requête à traitement anticipé peut également être un programme ou code à exécuter (autre que

le programme de traitement par les routeurs actifs). Dans ce cas aussi, la requête à traitement anticipé peut être reconnaissable en raison de l'emplacement prédéterminé spécifique dans le paquet actif auquel il est placé.

Par ailleurs, l'identification du programme de traitement (ou le programme 5 de traitement lui-même) peut aussi être placée à un endroit prédéterminé spécifique du paquet actif (autre que celui réservé aux requêtes à traitement anticipé). Ainsi, le routeur reconnaît facilement le programme de traitement ou son identification comme tel et évite la confusion avec la ou les requêtes anticipées.

Il existe une autre manière particulièrement avantageuse permettant aux routeurs de reconnaître la présence d'une ou plusieurs requêtes à traitement anticipé dans le paquet actif ainsi que l'identification du programme de traitement (ou le programme de traitement lui-même). Elle est basée sur le repérage de la ou de chaque requête à traitement anticipé, ainsi que de l'identification du programme de traitement (ou le programme lui-même) par une étiquette respective qui prend une 15 valeur différente selon la nature de l'élément repéré, c'est-à-dire selon qu'il s'agisse d'une requête à traitement anticipée ou de l'identification du programme, de traitement (ou du programme lui-même).

10

30

En particulier, l'étiquette peut être immédiatement suivie par la requête ou l'identification du programme (ou le programme lui-même) qu'elle sert à repérer dans le paquet. Dans ce cas, l'étiquette peut en outre comprendre la longueure de l'élément qu'il repère (la requête, l'identification du programme ou le programme lui-même selon le cas). Ainsi, la ou les requêtes à traitement anticipé et l'identification du programme (ou le programme lui-même) accompagnées de leur étiquette respective peuvent être placées les unes après les autres dans le paquet. Par ailleurs, 25 la première étiquette peut être toujours placée à un endroit prédéterminé dans le paquet. Ainsi, à réception du paquet actif, le routeur lit la première étiquette à cet endroit prédéterminé. A partir des informations fournies par la première étiquette, le routeur connaît à la fois la nature et la longueur de l'élément qu'elle repère, ce qui lui permet de lire et gérer ce premier élément de façon adéquate, mais aussi de déterminer la position de la prochaine étiquette. Le routeur peut de cette manière lire et gérer successivement tous les éléments repérés - requêtes à traitement anticipé et identification de programmes de traitement (ou programme de traitement) - par les étiquettes.

5 type IP.

20

25

Le recours à des étiquettes est avantageuse en raison de sa souplesse dans la gestion des emplacements réservés aux requêtes à traitement anticipée et à l'identification du programme de traitement (ou au programme lui-même) dans le paquet actif. Cette solution est particulièrement adaptée dans le cas de paquets de

Bien entendu, d'autres manières d'identifier les requêtes à traitement anticipé et le programme de traitement à l'intérieur du paquet actif peuvent être employées.

Le paquet actif comporte également une indication quelconque appropriée

10 permettant au routeur actif 1 de reconnaître que ce paquet est du type actif. Cette indication peut notamment être du type utilisé dans l'art antérieur. A titre d'exemple, une possibilité consiste à inclure un marqueur dans son entête. Plus particulièrement, on peut pour cela définir une option réservée du paquet IP. Selon un autre exemple, on utilise le champ « FLOW LABEL » du protocole IPv6 pour marquer le paquet comme actif. On peut notamment donner une valeur prédéterminée à un tel champ du paquet pour indiquer qu'il s'agit d'un paquet actif. Selon encore un autre exemple, un marqueur d'un label MPLS du paquet peut servir à indiquer que le paquet est actif. L'utilisation d'un marqueur inclus dans un label MPLS permet au routeur actif de déterminer plus rapidement si le paquet est actif.'

Lorsqu'il reçoit le paquet actif, le routeur 1 l'identifie en tant que tel en raison de l'indication précitée présente dans le paquet.

Le routeur vérifie alors la présence d'une ou plusieurs requêtes à traitement anticipé dans le paquet actif. Dans l'affirmative, il lit celle(s)-ci et les exécute.

Par ailleurs, le routeur 1 lit le programme ou l'identification du programme à télécharger dans le paquet actif.

Ensuite, il envoie le paquet actif au terminal 3 car le routeur 1 n'a pas de traitement à réaliser sur le paquet actif. Il est préférable que le routeur 1 n'envoie le paquet actif au terminal 3 qu'après avoir exécuté les requêtes à traitement anticipé.

A titre d'exemple préféré, une requête à traitement anticipé peut 30 comprendre la définition d'un filtre à mettre en place par le routeur, le filtre permettant au routeur d'identifier les paquets appartenant au flux à traiter par le programme. Le filtre peut notamment être effectué en fonction de paramètres contenus dans les paquets du flux à traiter tels que :

- l'adresse du destinataire du flux à traiter (le terminal 2 dans notre exemple) ; ou
- l'adresse de l'émetteur du flux à traiter (le terminal 3 dans notre exemple);
   ou
- un identifiant placé dans la partie des données (« payload ») des paquets du flux à traiter ; ou
  - les ports de source ou de destination ; ou

25

- l'identification du protocole utilisé pour mettre en forme la zone de données des paquets du flux à traiter.
- Le routeur 1 met donc en place le filtre avant de transmettre le paquet actif au terminal 3.

Par ailleurs, le routeur 1 commence le téléchargement dudit programme à partir de son adresse réseau.

En réponse au paquet actif, le terminal 3 envoie le flux de vidéo demandé vers le terminal 2, ce flux traversant le routeur 1.

Lorsque les paquets du flux vidéo arrivent au routeur 1, il les reconnaît grâce au filtre déjà en place. De ce fait, le routeur 1 place ces paquets dans une queue de stockage temporaire en attendant qu'ils soient traité par le programme. A la réception de ces paquets, il est possible que le routeur 1 n'ait pas encore lancé le programme. Il est même possible que le routeur 1 soit encore en train de télécharger le programme. Une fois le programme téléchargé et lancé, le routeur 1 traite – par application du programme - les paquets qu'il a précédemment stocké dans la queue, puis envoie les paquets traités vers le terminal 2. Ainsi, aucun des paquets du flux à traiter n'est transmis au terminal 2 sans avoir été effectivement traité par le routeur 1.

Dans une variante à l'exemple décrit précédemment en relation avec la figure 1, le terminal 2 envoie un paquet actif via réseau vers le terminal 3, ce paquet actif contenant une information indiquant au terminal 3 qu'il va lui envoyer par exemple un flux de vidéo sur IP. Le paquet actif contient aussi une identification d'un programme disponible sur le réseau et servant à traiter les paquets du flux vidéo que va envoyer le terminal 2 au terminal 3, ce programme devant être téléchargé et exécuté par un routeur 1 intermédiaire entre les terminaux 2 et 3. Enfin, le paquet actif contient aussi au moins une requête à traitement anticipé comme précédemment.

Comme précédemment, lorsqu'il reçoit le paquet actif, le routeur 1 l'identifie en tant que tel, vérifie la présence de requêtes à traitement anticipé dans le paquet actif et les exécute le cas échéant. Par ailleurs, le routeur 1 lit le programme ou l'identification du programme à télécharger dans le paquet actif. Ensuite, il envoie le paquet actif au terminal 3 après avoir exécuté les requêtes à traitement anticipé. Comme précédemment, une requête de traitement anticipé peut comprendre la définition d'un filtre d'identification des paquets du flux à traiter. En réponse au paquet actif, le terminal 3 envoie un message via réseau au terminal 2 pour l'informer qu'il est prêt à recevoir le flux de vidéo. A réception de ce message, le terminal 2 envoie vers le terminal 3 le flux de vidéo.

Là-encore, il peut arriver que les premiers paquets du flux vidéo soient reçus par le routeur 1 sans que celui-ci ait lancé le programme ou qu'il soit encore en train de télécharger le programme. Mais comme dans l'exemple précédent, lorsque les paquets du flux vidéo arrivent au routeur 1, celui-ci les reconnaît grâce au filtre déjà en place. De ce fait, le routeur 1 place ces paquets dans une queue de stockage temporaire en attendant qu'ils soient traité par le programme. Ainsi, aucun des paquets du flux à traiter n'est transmis au terminal 3 sans avoir été effectivement traité par le routeur 1.

10

15

20

30

Bien que les requêtes à traitement anticipé dans les exemples précités concernent la mise en place d'un filtre de reconnaissance des paquets à intercepter pour traitement, elles peuvent aussi concernés d'autres traitements.

A titre d'exemple, une requête à traitement anticipé peut porter sur le dimensionnement par le routeur d'une queue de stockage temporaire de paquets. En d'autres termes, une telle requête définit la taille de cette queue de stockage que mettra en place le routeur actif. Une requête de ce type peut notamment compléter une requête à traitement anticipé de mise en place d'un filtre du type précédemment décrit dans le but d'assurer que la queue ait une taille suffisante pour stocker les paquets du flux à traiter pendant le temps de téléchargement et de lancement du programme.

Plus généralement, les requêtes à traitement anticipé peuvent concerner toute sorte de paramétrage de la mise en place du programme de traitement. Dans un premier exemple, la requête définit le nombre d'instances du programme de traitement à lancer en parallèle dans le but de traiter en parallèle des paquets du flux

à traiter. Dans un deuxième exemple, la requête définit la taille mémoire à allouer au programme de traitement. Dans un troisième exemple, la requête définit la politique à appliquer par le routeur en cas de dépassement de capacité de la queue de stockage avant que le programme ait pu démarrer.

Ces exemples sont évidemment non exhaustifs et peuvent être combinés ou non entre eux.

5

10

20

25

30

Elles peuvent encore porter sur la manière dont le paquet actif lui-même est sensé être géré par le routeur actif. A titre d'exemple, une requête à traitement anticipé comprend une indication servant à indiquer au routeur 1 s'il peut :

- envoyer le paquet actif qui la contient à son destinataire avant l'exécution des autres requêtes à traitement anticipé contenues dans ce paquet actif; ou
- au contraire, s'il doit assurer l'exécution de ces autres requêtes avant d'envoyer le paquet actif à son destinataire ; ou
- encore s'il doit assurer le chargement/téléchargement du programme de traitement et son lancement avant d'envoyer le paquet actif à son destinataire.

A réception d'un paquet actif, le routeur lit cette indication dans le paquet actif et applique l'ordre correspondant. En variante, une telle indication peut faire partie de l'étiquette servant à repérer la requête à traitement anticipé dans le paquet lorsque la technique des étiquettes est utilisée comme décrit plus haut.

Une telle indication permet une gestion souple des paquets actifs par les routeurs actifs en fonction des impératifs des programmes de traitement. Elle permet notamment de réduire l'encombrement du réseau ou le ralentissement des échanges de données en évitant de retenir systématiquement le paquet actif jusqu'au lancement des requêtes à traitement anticipé, voire jusqu'au lancement complet du programme. Une telle indication peut avantageusement consister en un ou plusieurs booléens à un emplacement prédéterminé dans les options 7 du paquet actif.

Par ailleurs, les requêtes à traitement anticipé peuvent concerner un traitement à effectuer par le routeur actif sur le paquet actif lui-même qui contient cette requête. Il peut par exemple s'agir d'un traitement à effectuer sur la zone de données 8 (« payload ») du paquet actif. En particulier, il peut s'agir d'un codage ou d'un chiffrement des données du paquet actif.

Bien entendu, la présente invention n'est pas limitée aux exemples et modes de réalisation décrits et représentés, mais elle est susceptible de nombreuses variantes accessibles à l'homme de l'art. En particulier, l'invention est applicable plus « généralement à tout réseau de communication par paquets comprenant des nœuds actifs autres que ceux employant le protocole IP.

#### REVENDICATIONS

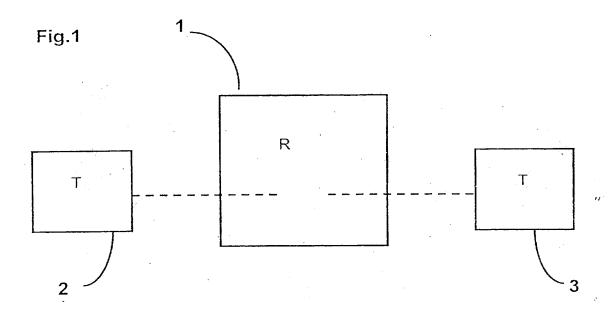
20

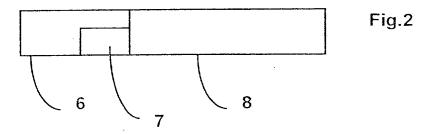
- Procédé de fonctionnement d'un nœud actif (1), notamment d'un routeur IP actif, comprenant les étapes successives de :
- 5 a) réception d'un paquet actif;
  - b) exécution d'une requête contenue dans le paquet actif;
  - c) exécution d'un programme contenu ou identifié dans le paquet actif.
  - 2. Procédé selon la revendication 1, caractérisé en ce que l'étape b) comprend la mise en place d'un filtre de paquets.
- 10 3. Procédé selon la revendication 2, caractérisé en ce que l'étape b) est suivie d'une étape de :
  - réception et stockage de paquets correspondant au filtre au moins aussi longtemps que l'étape c) n'est pas réalisée.
- 4. Procédé selon la revendication 1, 2 ou 3, caractérisé en ce que ledit paquet actif est destiné à une adresse réseau, le procédé comprenant après l'étape b), une étape de :
  - envoi du paquet actif vers ladite adresse.
  - 5. Procédé selon la revendication 1, 2 ou 3, caractérisé en ce que ledit paquet actif est à envoyer vers une adresse réseau, le procédé comprenant une étape de :
    - envoi du paquet actif vers ladite adresse soit après l'étape b), soit après l'étape c) en fonction de la requête contenue dans le paquet actif.
- 6. Procédé selon l'une quelconque des revendications précédentes, caractérisé en ce que l'étape b) comprend le dimensionnement d'une queue de stockage des paquets.

- 7. Procédé selon l'une quelconque des revendications précédentes, caractérisé é en ce que l'étape b) comprend la lecture dans le paquet actif de paramètres de lancement du programme.
- 8. Procédé selon l'une quelconque des revendications précédentes, caractérisé en ce que l'étape c) comprend le téléchargement du programme identifié dans le paquet actif.
  - 9. Nœud actif (1), notamment routeur IP, comprenant :
    - des moyens de réception d'un paquet actif ; et
    - des moyens d'exécution d'une requête contenue dans le paquet actif ainsi que d'un programme contenu ou identifié dans le paquet actif;
       dans lequel lesdits moyens exécutent ladite requête avant ledit programme.
  - Nœud selon la revendication 9, mettant en œuvre le procédé selon l'une quelconque des revendications 1 à 8.
  - 11. Paquet de données, comprenant :
- 15 une requête ; et

10

- un programme ou une identification d'un programme ; la requête et le programme étant destinés à être exécutés par un nœud actif.
- Paquet de données selon la revendication 11 de type IP, dans lequel le programme ou ladite identification de programme, ainsi que ladite requête
  sont placés dans les options du paquet IP.





reçue le 18/03/03



# **BREVET D'INVENTION**

## **CERTIFICAT D'UTILITE**

Code de la propriété intellectuelle - Livre VI



**DÉPARTEMENT DES BREVETS** 

DÉSIGNATION D'INVENTEUR(S) Page N° .1./1.. (Si le demandeur n'est pas l'inventeur ou l'unique inventeur)

26 bis, rue de Saint Pétersbourg 75800 Paris Cedex 08 Těléphone : 01 53 04 53 04 Télécopie : 01 42 93 59 30

Cet imprimé est à remplir lisiblement à l'encre noire

58 113 W /260895

Vos références pour ce dossier		104542/SYC/EEND/TPM				
(facultatif) N° D'ENREGIS	TREMENT NATIONAL	0301587 16				
TITRE DE L'IN	/ENTION (200 caractères ou					
		ANTICIPE POUR UN ROUTEUR ACTIF				
TIEQUE						
LE(S) DEMANI	DEND/C).					
FE(2) DEMAIN	DEUR(S):					
Société	anonyme ALCAT	EL				
i						
DESIGNE(NT)	EN TANT QU'INVENTEU	R(S): (Indiquez en haut à droite «Page N° 1/1» S'il y a plus de trois inventeurs,				
	mulaire identique et num	érotez chaque page en indiquant le nombre total de pages).				
Nom		MARCE				
Prénoms		Olivier 3 BIS ALLÉE DU QUÉBEC				
Adresse	Rue	3 BIS ALLEE DU QUEBEC				
Adresse	Code postal et ville	91300 MASSY, FRANCE				
Société d'appartenance (facultatif)		31300 MACCI, ITI/WOL				
		CLEVY				
Nom Prénoms		Laurent				
7.000000		14, RUE RÉMI BELLEAU				
Adresse	Rue					
	Code postal et ville	28000 CHARTRES, FRANCE				
Société d'appartenance (facultatif)						
Nom		LE MOIGNE				
Prénoms		Olivier				
Adresse	Rue	30 MCEWEN AVE - APPT 2503				
		OTTAWA, ON,				
6	Code postal et ville	K2B 5K8 CANADA				
	rtenance (facultatif)	10 (/ : 0000				
DATE ET SIGNATURE(S)		10 février 2003 Sylvain CHAFFRAIX				
別状紀天気光天気光光光大   別状 DU MANDATAIRE		•				
(Nom et qualité du signataire)		. //				

La loi n°78-17 du 6 janvier 1978 relative à l'informatique, aux fichiers et aux libertés s'applique aux réponses faites à ce formulaire. Elle garantit un droit d'accès et de rectification pour les données vous concernant auprès de l'INPI.